

[print](#) | [export](#)**Publication number:** JP2006503396 T2**Publication country:** JAPAN**Publication type:** APPLICATION BASED ON INTERNAT. APPL.**Publication date:** 20060126**Update week:** 0609**Application number:** JP20040545022T**Application date:** 20030922**Priority:** KR20020063850 20021018 JP20040545022T ; KR20020079755 20021213  
JP20040545022T ; WO2003KR01931 20030922 JP20040545022T ;**International class<sup>8</sup>:** G11B7/007 20060101 I C ; G11B7/007 20060101 I A ; G11B20/12 20060101 I A ; G11B7/00 20060101 I C ; G11B7/0037 20060101 I A ; G11B7/004 20060101 I A ; G11B7/24 20060101 N C ; G11B7/24 20060101 N A ; G11B20/10 20060101 I C ; G11B20/10 20060101 I A ; G11B20/12 20060101 I C ; G11B20/18 20060101 I C ; G11B20/18 20060101 I A ;**European class:** G11B7/0037D ; G11B7/004 ; G11B7/007R ; G11B20/18S2 ; S11B7/24S4 ;**Abstract:** A disc having an updatable defect management area used by an apparatus for managing defects on the disc, the disc including a user data area which includes user data, a spare area that is a substitute area for a defect existing in the user data area, and an area in which are recorded an address of data that is last recorded in the user data area and an address of a replacement data recorded in the spare area. Accordingly, the disc defect management method and apparatus are applicable to a recordable disc such as a write-once disc while effectively using a defect management area of the disc.

(19) 日本国特許庁(JP)

## (12) 公表特許公報(A)

(11) 特許出願公表番号

特表2006-503396

(P2006-503396A)

(43) 公表日 平成18年1月26日(2006.1.26)

(51) Int. Cl.

G 11 B 20/12 (2006.01)  
 G 11 B 7/004 (2006.01)  
 G 11 B 7/007 (2006.01)  
 G 11 B 20/10 (2006.01)

F 1

G 11 B 20/12  
 G 11 B 7/004  
 G 11 B 7/007  
 G 11 B 20/10

テーマコード(参考)

5 D 0 4 4  
 5 D 0 9 0

A

C

審査請求 有 予備審査請求 未請求 (全 26 頁)

(21) 出願番号 特願2004-545022 (P2004-545022)  
 (86) (22) 出願日 平成15年9月22日 (2003.9.22)  
 (85) 銘記文提出日 平成17年4月15日 (2005.4.15)  
 (86) 国際出願番号 PCT/JP2003/001931  
 (87) 国際公開番号 WO2004/036561  
 (87) 国際公開日 平成16年4月29日 (2004.4.29)  
 (31) 優先権主張番号 10-2002-0063850  
 (32) 優先日 平成14年10月18日 (2002.10.18)  
 (33) 優先権主張国 韓国 (KR)  
 (31) 優先権主張番号 10-2002-0079755  
 (32) 優先日 平成14年12月13日 (2002.12.13)  
 (33) 優先権主張国 韓国 (KR)

(71) 出願人 503447036  
 サムスン エレクトロニクス カンパニー  
 リミテッド  
 大韓民国キヨンギード, スウォンシ, ヨ  
 ントンク, マエタンンドン 416  
 (74) 代理人 100070150  
 弁理士 伊東 忠彦  
 (74) 代理人 100091214  
 弁理士 大賀 進介  
 (74) 代理人 100107766  
 弁理士 伊東 忠彦  
 (72) 発明者 フアン, ソン-ヒ  
 大韓民国 135-240 ソウル カン  
 ナムグ ケボードン 189 ジュゴン  
 ・アパート 420-403  
 最終頁に族ぐ

(54) 【発明の名称】 請求欠陥情報及び臨時欠陥管理情報を利用した欠陥管理方法、その装置と、その臨時欠陥情報及  
 び臨時欠陥管理情報が記録されたディスク

## (57) 【要約】

ディスクの欠陥管理のために、記録及び／または再生装置により使われるアップヒート可能な欠陥管理領域を備えたディスクを提供する。

前記ディスクは、ユーザーデータが記録されるユーザーデータ領域と、ユーザーデータ領域に発生した欠陥領域を代替する代替領域を含むスペア領域と、ユーザーデータ領域に最後に記録された最後のデータのアドレス、及びスペア領域に最後に記録された最後の代替データのアドレスが記録されるアドレス領域と、を含み、アドレス領域は、記録及び／または再生装置によりアクセスされる領域であることを特徴とする。これにより、ディスクの欠陥管理領域を効率的に使用でき、ディスクの欠陥管理方法及び装置を一回のみ記録可能なディスクのような記録可能なディスクに適用できる。

DMA 2
Buffer 3
Test
TDMA
DMA 1
Buffer 2
Drive and Disc information
Buffer 1

## 【特許請求の範囲】

## 【請求項 1】

記録及び／または再生装置に使用するためのディスクにおいて、  
ユーザーデータが記録されるユーザーデータ領域と、  
前記ユーザーデータ領域に発生した欠陥領域を代替する代替領域を含むスペア領域と、  
前記ユーザーデータ領域に最後に記録された最後のデータのアドレス及び前記スペア領域に最後に記録された最後の代替データのアドレスが記録されるアドレス領域とを含み、  
前記アドレス領域は、前記記録及び／または再生装置によりアクセスされる領域であることを特徴とするディスク。

## 【請求項 2】

前記記録及び／または再生装置による欠陥管理のために、それぞれのレコーディングオペレーションごとに生成された臨時欠陥情報と臨時欠陥管理情報とが記録される臨時欠陥管理領域を含み、

前記臨時欠陥管理領域は、前記アドレス領域を含むことを特徴とする請求項 1 に記載のディスク。

## 【請求項 3】

前記ユーザーデータ領域に最後に記録された前記最後のデータのアドレス、及び前記スペア領域に最後に記録された前記最後の代替データのアドレスは、記録層に対応するように記録されることを特徴とする請求項 1 に記載のディスク。

## 【請求項 4】

前記臨時欠陥情報及び臨時欠陥管理情報のうち、少なくとも一つは、反復して記録されることを特徴とする請求項 2 に記載のディスク。

## 【請求項 5】

前記ディスクは、リードイン領域及びリードアウト領域のうち、少なくとも一つを含み、  
前記臨時欠陥管理領域は、前記リードイン領域及び前記リードアウト領域のうち、少なくとも一つに設けられることを特徴とする請求項 2 に記載のディスク。

## 【請求項 6】

前記臨時欠陥管理領域は、前記臨時欠陥情報が記録された位置を示すポインターがさらに記録されることを特徴とする請求項 2 に記載のディスク。

## 【請求項 7】

前記臨時欠陥管理領域には、それぞれのレコーディングオペレーションごとに記録される前記臨時欠陥情報に対応するように、臨時欠陥管理情報が記録されることを特徴とする請求項 2 に記載のディスク。

## 【請求項 8】

前記臨時欠陥情報は、前記ユーザーデータ領域に存在する欠陥領域の位置を知らせるポインター及び前記欠陥領域に記録されたユーザーデータ部分を代替する代替データの位置を知らせるポインターを含むことを特徴とする請求項 2 に記載のディスク。

## 【請求項 9】

前記臨時欠陥情報は、前記欠陥領域の状態を知らせる状態情報をさらに含むことを特徴とする請求項 8 に記載のディスク。

## 【請求項 10】

前記状態情報は、前記欠陥領域が欠陥のある連続的なブロックであるか、単一欠陥ブロックであるかを知らせる情報をすることを特徴とする請求項 9 に記載のディスク。

## 【請求項 11】

前記状態情報は、前記欠陥領域が欠陥のある連続的なブロックであり、対応する欠陥位置ポインターと代替位置ポインターとが、それぞれ前記欠陥領域の開始位置と前記代替データの開始位置とを示すことを知らせる情報をすることを特徴とする請求項 9 に記載のディスク。

## 【請求項 12】

10

20

30

40

50

前記状態情報は、前記欠陥領域が欠陥のある連続的なブロックであり、対応する欠陥位置ポインターと代替位置ポインターとが、それぞれ前記欠陥領域の終了位置と前記代替データの終了位置とを示すことを知らせる情報であることを特徴とする請求項 9 に記載のディスク。

【請求項 13】

リードイン領域及びリードアウト領域のうち、少なくとも一つに設けられた欠陥管理領域をさらに含み、

前記欠陥管理領域には、ファイナライジング時、前記臨時欠陥管理領域に最終的に記録された臨時欠陥情報及び臨時欠陥管理情報が、それぞれ欠陥情報及び欠陥管理情報として記録されることを特徴とする請求項 1 に記載のディスク。

10

【請求項 14】

複数個の前記欠陥管理領域を含むことを特徴とする請求項 13 に記載のディスク。

【請求項 15】

ユーザーデータ領域及びスペア領域を含むディスクに発生する欠陥を管理する方法において、

前記ユーザーデータ領域にユーザーデータを記録する段階と、

前記ユーザーデータが記録された前記ユーザーデータ領域に発生した欠陥領域を代替するために、前記欠陥領域に記録されたユーザーデータを前記スペア領域に再び記録する段階と、

前記ユーザーデータ領域に最後に記録された最後のデータのアドレス及び前記スペア領域に最後に記録された最後の代替データのアドレスを、欠陥管理のために前記ディスクに設けられた臨時欠陥管理領域に記録する段階とを含むことを特徴とする欠陥管理方法。

20

【請求項 16】

前記アドレスを記録する段階は、

前記ユーザーデータ領域に最後に記録された前記最後のデータのアドレス、及び前記スペア領域に最後に記録された前記最後の代替データのアドレスを、記録層に対応するように記録する段階であることを特徴とする請求項 15 に記載の欠陥管理方法。

【請求項 17】

前記アドレスを記録する段階は、

前記最後のデータのアドレス及び前記最後の代替データのアドレスを、臨時欠陥情報として前記臨時欠陥管理領域に記録する段階を含むことを特徴とする請求項 15 に記載の欠陥管理方法。

30

【請求項 18】

前記アドレスを記録する段階は、

前記臨時欠陥情報を反復して記録する段階を含むことを特徴とする請求項 16 に記載の欠陥管理方法。

【請求項 19】

前記アドレスを記録する段階は、

前記臨時欠陥情報に前記欠陥領域の位置を知らせる欠陥位置ポインターと、前記代替データの位置を知らせる代替位置ポインターとを含んで記録する段階を含むことを特徴とする請求項 17 に記載の欠陥管理方法。

40

【請求項 20】

前記アドレスを記録する段階は、

前記臨時欠陥情報に前記欠陥領域の状態を知らせる状態情報を含んで記録する段階を含むことを特徴とする請求項 17 に記載の欠陥管理方法。

【請求項 21】

前記アドレスを記録する段階は、

前記状態情報に、前記欠陥領域が欠陥のある連続的なブロックであるか、单一欠陥ブロックであるかを知らせる情報を記録する段階を含むことを特徴とする請求項 20 に記載の欠陥管理方法。

50

## 【請求項 2 2】

前記アドレスを記録する段階は、

前記状態情報に、前記欠陥領域が欠陥のある連続的なブロックであり、対応する欠陥位置ポインターと代替位置ポインターとが、それぞれ前記欠陥領域の開始位置と前記代替データの開始位置とを示すことを知らせる情報を含んで記録する段階を含むことを特徴とする請求項 2 1 に記載の欠陥管理方法。

## 【請求項 2 3】

前記アドレスを記録する段階は、

前記状態情報に、前記欠陥領域が欠陥のある連続的なブロックであり、対応する欠陥位置ポインターと代替位置ポインターとが、それぞれ前記欠陥領域の終了位置と前記代替データの終了位置とを示すことを知らせる情報を含んで記録する段階を含むことを特徴とする請求項 2 1 に記載の欠陥管理方法。<sup>10</sup>

## 【請求項 2 4】

ユーザーデータ領域、臨時欠陥管理領域及びスペア領域を含むディスクを使用する記録及び／または再生装置において、

前記ディスクに／からデータを記録／読み取る記録／読み取り部と、

前記記録／読み取り部を制御して、前記ディスクの前記ユーザーデータ領域にユーザーデータを記録し、ユーザーデータが記録されたユーザーデータ領域に発生した欠陥領域を代替するため、スペア領域に前記欠陥領域に記録されたユーザーデータを再び記録し、前記ユーザーデータ領域に最後に記録された最後のデータのアドレス、及び前記スペア領域に最後に記録された最後の代替データのアドレスを、前記ディスクの欠陥管理のために、前記装置により利用される前記臨時欠陥管理領域に記録する制御部とを含むことを特徴とする装置。<sup>20</sup>

## 【請求項 2 5】

前記制御部は、

前記ユーザーデータ領域に最後に記録された前記最後のデータのアドレス、及び前記スペア領域に最後に記録された前記最後の代替データのアドレスを、記録層に対応するように記録するように、前記記録／読み取り部を制御することを特徴とする請求項 2 4 に記載の装置。

## 【請求項 2 6】

前記制御部は、

前記最後のデータのアドレス及び前記最後の代替データのアドレスを、臨時欠陥情報として前記臨時欠陥管理領域に記録するように、前記記録／読み取り部を制御することを特徴とする請求項 2 4 に記載の装置。

## 【請求項 2 7】

前記制御部は、

前記臨時欠陥情報を反復して記録するように、前記記録／読み取り部を制御することを特徴とする請求項 2 6 に記載の装置。

## 【請求項 2 8】

前記制御部は、

前記臨時欠陥情報に、前記欠陥領域の位置を知らせる欠陥位置ポインターと、前記代替データの位置を知らせる代替位置ポインターとを記録するように、前記記録／読み取り部を制御することを特徴とする請求項 2 6 に記載の装置。<sup>40</sup>

## 【請求項 2 9】

前記制御部は、

前記臨時欠陥情報に、前記欠陥領域の状態を知らせる状態情報を含んで記録するように、前記記録／読み取り部を制御することを特徴とする請求項 2 6 に記載の装置。

## 【請求項 3 0】

前記制御部は、

前記状態情報に、前記欠陥領域が欠陥のある連続的なブロックであるか、单一欠陥プロ<sup>50</sup>

ックであるかを知らせる情報を含んで記録するように、前記記録／読み取り部を制御することを特徴とする請求項29に記載の装置。

【請求項31】

前記制御部は、

前記状態情報に、前記欠陥領域が欠陥のある連続的なブロックであり、対応する欠陥位置ポインターと代替位置ポインターとが、それぞれ前記欠陥領域の開始位置と前記代替データの開始位置とを示すことを知らせる情報を含んで記録するように、前記記録／読み取り部を制御することを特徴とする請求項29に記載の装置。

【請求項32】

前記制御部は、

前記状態情報に、前記欠陥領域が欠陥のある連続的なブロックであり、対応する欠陥位置ポインターと代替位置ポインターとが、それぞれ前記欠陥領域の終了位置と前記代替データの終了位置とを示すことを知らせる情報を含んで記録するように、前記記録／読み取り部を制御することを特徴とする請求項29に記載の装置。

【請求項33】

前記ディスクは、データが前記ディスクの一部分に記録されれば、前記一部分に新たなデータを記録できない特性を有する一回のみ記録可能な保存媒体であることを特徴とする請求項1に記載のディスク。

【請求項34】

前記ディスクは、データが前記ディスクの一部分に記録されれば、前記一部分に新たなデータを記録できない特性を有する一回のみ記録可能な保存媒体であることを特徴とする請求項15に記載の欠陥管理方法。

【請求項35】

前記ディスクは、データが前記ディスクの一部分に記録されれば、前記一部分に新たなデータを記録できない特性を有する一回のみ記録可能な保存媒体であることを特徴とする請求項24に記載の装置。

【請求項36】

記録及び／または再生装置に使用するための保存媒体において、

ユーザーデータが記録される領域であって、第1欠陥領域を含むユーザーデータ領域と

、前記第1欠陥領域に対応する領域であって、前記第1欠陥領域に関する第1臨時欠陥情報及び前記第1臨時欠陥情報のコピーを含む第1臨時欠陥情報領域を含む管理領域とを含み、

前記管理領域は、前記ディスクの欠陥管理のために、前記記録及び／または再生装置によりアクセスされることを特徴とする保存媒体。

【請求項37】

前記ユーザーデータ領域は、第2欠陥領域を含み、

前記管理領域は、前記第2欠陥領域に対応する領域であって、前記第2欠陥領域に関する第2臨時欠陥情報及び前記第2臨時欠陥情報のコピーを含む第2臨時欠陥情報領域をさらに含むことを特徴とする請求項36に記載の保存媒体。

【請求項38】

前記第2臨時欠陥情報は、前記第1臨時欠陥情報及び前記第2欠陥領域に関する情報を含み、

前記第1臨時欠陥情報は、前記第2欠陥領域に関する情報を含まないことを特徴とする請求項37に記載の保存媒体。

【請求項39】

前記第2臨時欠陥情報を含む欠陥管理領域をさらに含むことを特徴とする請求項38に記載の保存媒体。

【請求項40】

前記管理領域は、前記第1臨時欠陥情報領域に対応する領域であって、前記第1臨時欠

陷情報に関する第1臨時欠陥管理情報、及び前記第1臨時欠陥管理情報のコピーを含む第1臨時欠陥管理情報領域をさらに含むことを特徴とする請求項3 6に記載の保存媒体。

【請求項4 1】

前記第1臨時欠陥管理情報は、前記第1臨時欠陥情報の位置を示すポインターを含み、前記第1臨時欠陥情報は、前記第1欠陥領域の位置を示すポインターを含むことを特徴とする請求項4 0に記載の保存媒体。

【請求項4 2】

前記第1欠陥領域に記録された前記ユーザーデータの部分を代替する第1代替データを含むスペア領域をさらに含み、

前記第1臨時欠陥情報は、前記第1代替データの位置を示すポインターをさらに含むことを特徴とする請求項4 1に記載の保存媒体。<sup>10</sup>

【請求項4 3】

前記第1臨時欠陥管理情報は、前記第1代替データのアドレス、及び前記第1臨時欠陥管理情報の記録前に記録する前記ユーザーデータの最後の部分のアドレスをさらに含むことを特徴とする請求項4 2に記載の保存媒体。

【請求項4 4】

前記保存媒体は、データが前記保存媒体の一部分に記録されれば、前記一部分に新たなデータを記録できない特性を有する一回のみ記録可能な保存媒体であることを特徴とする請求項3 6に記載の保存媒体。

【請求項4 5】

記録及び／または再生装置に使用するための保存媒体において、

ユーザーデータが記録される領域であって、第1欠陥領域を含むユーザーデータ領域と

前記第1欠陥領域に対応する領域であって、前記第1欠陥領域に関する第1臨時欠陥情報を含む第1臨時欠陥情報領域を含む管理領域とを含み、

前記管理領域は、前記ディスクの欠陥管理のために、前記記録及び／または再生装置により使用可能な領域であり、

前記第1臨時欠陥情報は、前記第1欠陥領域が第1個数のブロックを含む第1ブロック類型であるか、または前記第1個数より少ない個数のブロックからなる第2ブロック類型であるかを示す第1状態情報を含むことを特徴とする保存媒体。<sup>30</sup>

【請求項4 6】

前記管理領域は、前記第1臨時欠陥情報の位置を示すポインターを含む第1臨時欠陥管理情報を含み、

前記第1臨時欠陥情報は、前記第1欠陥領域の位置を示すポインターをさらに含むことを特徴とする請求項4 5に記載の保存媒体。

【請求項4 7】

前記第1欠陥領域に記録された前記ユーザーデータの部分を代替する第1代替データを含むスペア領域をさらに含み、

前記第1臨時欠陥情報は、前記第1代替データの位置を示すポインターをさらに含むことを特徴とする請求項4 6に記載の保存媒体。<sup>40</sup>

【請求項4 8】

前記第1臨時欠陥管理情報は、前記第1代替データのアドレス、及び前記第1臨時欠陥管理情報の記録前に記録する前記ユーザーデータの最後の部分のアドレスをさらに含むことを特徴とする請求項4 7に記載の保存媒体。

【請求項4 9】

前記ユーザーデータ領域は、第2欠陥領域をさらに含み、

前記スペア領域は、前記第2欠陥領域に記録された前記ユーザーデータの部分を代替する第2代替データをさらに含み、

前記管理領域は、前記第2欠陥領域に対応する領域であって、前記第2欠陥領域に関する第2臨時欠陥情報、及び前記第2臨時欠陥情報に関する第2臨時欠陥管理情報を含む第50

2 臨時欠陥情報領域をさらに含み、

前記第2臨時欠陥情報は、前記第1臨時欠陥情報、前記第2欠陥領域が前記第1ブロック類型であるか、または前記第2ブロック類型であるかを示す第2状態情報、前記第2欠陥領域の位置を示すポインター及び前記第2代替データの位置を示すポインターを含むことを特徴とする請求項4 8に記載の保存媒体。

【請求項5 0】

前記第1状態情報は、前記第1ブロック類型または前記第2ブロック類型のうち一つであり、前記第2状態情報は、前記第1ブロック類型または前記第2ブロック類型のうち残りの一つであることを特徴とする請求項4 9に記載の保存媒体。

【請求項5 1】

前記保存媒体は、データが前記保存媒体の一部分に記録されれば、前記一部分に新たなデータを記録できない特性を有する一回のみ記録可能な保存媒体であることを特徴とする請求項4 5に記載の保存媒体。

【請求項5 2】

ユーザーデータ領域、スペア領域及び管理領域を備えた保存媒体の欠陥管理方法を行うための命令がエンコーディングされた、コンピュータで読み取り可能な記録媒体において、

前記方法は、

ユーザーデータの第1部分が伝えられる第1欠陥領域を含む前記ユーザーデータ領域に20  
対して、前記ユーザーデータを伝達する段階と、

前記ユーザーデータの前記第1部分を含む第1代替データを前記スペア領域に伝達する段階と、

前記ユーザーデータ及び前記第1代替データを管理するための第1管理情報を、前記管理領域に伝達する段階とを含み、

前記第1管理情報は、前記第1代替データのアドレス及び前記第1管理情報の生成以前に前記保存媒体に記録する前記ユーザーデータの最後の部分のアドレスを含むことを特徴とするコンピュータで読み取り可能な記録媒体。

【請求項5 3】

前記第1管理情報は、

前記第1欠陥領域の位置を示すポインター及び前記第1代替データの位置を示すポイント  
ターを含む第1欠陥情報と、

前記第1欠陥情報の位置を示すポインター、前記ユーザーデータの前記最後の部分の前記アドレス及び前記第1代替データの前記アドレスを含む第1欠陥管理情報と、を含むことを特徴とする請求項5 2に記載のコンピュータで読み取り可能な記録媒体。

【請求項5 4】

前記保存媒体が最終化されない場合、前記第1管理情報を伝達する段階は、前記第1管理情報を臨時欠陥管理領域に伝達する段階を含み、

前記保存媒体が最終化される場合、前記第1管理情報を伝達する段階は、前記第1管理情報を欠陥管理領域に伝達する段階を含み、

前記欠陥管理領域は、前記臨時欠陥管理領域と異なる領域であることを特徴とする請求  
項5 2に記載のコンピュータで読み取り可能な記録媒体。

【請求項5 5】

前記ユーザーデータは、ブロック単位で記録され、

前記第1欠陥情報は、第1ブロック類型及び第2ブロック類型を区別する状態情報をさ  
らに含み、

前記第1管理情報を伝達する段階は、

前記状態情報が前記第1ブロック類型を示せば、前記第1欠陥領域が第1個数の連続的  
なブロックを含むと決定する段階と、

前記状態情報が前記第2ブロック類型を示せば、前記第1欠陥領域が前記第1個数より  
少ない個数のブロックからなる領域であると決定する段階と、を含むことを特徴とする請  
50

求項 5 2 に記載のコンピュータで読み取り可能な記録媒体。

【請求項 5 6】

前記第 1 管理情報を伝達する段階は、第 1 臨時管理領域に、前記第 1 管理情報及び前記第 1 管理情報のコピーを記録する段階を含むことを特徴とする請求項 5 2 に記載のコンピュータで読み取り可能な記録媒体。

【請求項 5 7】

前記保存媒体は、データが前記保存媒体の一部分に記録されれば、前記一部分に新たなデータを記録できない特性を有する一回のみ記録可能な保存媒体であることを特徴とする請求項 5 2 に記載のコンピュータで読み取り可能な記録媒体。

【請求項 5 8】

ユーザー データ領域、管理領域及びスペア領域を備えた保存媒体の使用のための記録及び/または再生装置において、

第 1 欠陥領域を含む前記ユーザー データ領域について、ユーザー データを伝達するピックアップ部、

第 1 アドレスと第 2 アドレスとを利用して、前記ユーザー データ領域と前記スペア領域の使用可能な部分を決定し、前記ピックアップ部を制御し、

前記ユーザー データ領域に前記ユーザー データを伝達し、

前記第 1 欠陥領域に記録された前記ユーザー データの部分を含む第 1 代替データを前記スペア領域に伝達し、

第 1 管理情報を前記管理領域に伝達する制御部とを含み、

前記第 1 管理情報は、前記ユーザー データ及び前記第 1 代替データを管理するために、前記制御部により利用され、前記第 1 管理情報は、前記第 1 代替データのアドレスを含む前記第 1 アドレス及び前記第 1 管理情報の生成以前に前記保存媒体に記録する前記ユーザー データの最後の部分のアドレスを含む前記第 2 アドレスを含むことを特徴とする装置。

【請求項 5 9】

前記第 1 管理情報は、

前記第 1 欠陥領域の位置を示すポインター及び前記第 1 代替データの位置を示すポインターを含む第 1 欠陥情報と、

前記第 1 欠陥情報の位置を示すポインター、前記ユーザー データの前記最後の部分の前記アドレス及び前記第 1 代替データの前記アドレスを含む第 1 欠陥管理情報と、を含むことを特徴とする請求項 5 8 に記載の装置。

【請求項 6 0】

前記保存媒体が最終化されない場合、前記制御部は、前記第 1 管理情報を前記管理領域の臨時欠陥管理領域に伝達するように、前記ピックアップ部を制御し、

前記保存媒体が最終化される場合、前記制御部は、前記第 1 管理情報を前記管理領域の欠陥管理領域に伝達するように、前記ピックアップ部を制御し、

前記欠陥管理領域は、前記臨時欠陥管理領域と異なる領域であることを特徴とする請求項 5 8 に記載の装置。

【請求項 6 1】

前記ユーザー データは、ブロック単位で記録され、

前記第 1 欠陥情報は、第 1 ブロック類型及び第 2 ブロック類型を区別する状態情報をさらに含み、

前記制御部は、

前記状態情報が前記第 1 ブロック類型を示せば、前記第 1 欠陥領域が第 1 個数の連続的なブロックを含むと決定し、

前記状態情報が前記第 2 ブロック類型を示せば、前記第 1 欠陥領域が前記第 1 個数より少ない個数のブロックからなる領域であると決定することを特徴とする請求項 5 8 に記載の装置。

【請求項 6 2】

前記制御部は、第 1 臨時管理領域に前記第 1 管理情報及び前記第 1 管理情報のコピーを

10

20

30

40

50

記録するように、前記ピックアップ部を制御することを特徴とする請求項58に記載の装置。

【請求項63】

前記保存媒体は、データが前記保存媒体の一部分に記録されれば、前記一部分に新たなデータを記録できない特性を有する一回のみ記録可能な保存媒体であることを特徴とする請求項58に記載の装置。

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

【0001】

本発明は、ディスクの欠陥管理に係り、特に臨時欠陥情報（TDFL）及び臨時欠陥管理情報（TDDS）を利用した欠陥管理方法、その装置と、そのTDFL及びTDDSが記録されたディスクに関する。

【背景技術】

【0002】

欠陥管理とは、ユーザーデータ領域に記録したユーザーデータに欠陥が発生した時、欠陥が発生した部分に記録されたユーザーデータを再び記録して、欠陥によるデータ損失を補充する過程を意味する。従来、欠陥管理は、線形置換を利用した欠陥管理方法と、飛ばしを利用した欠陥管理方法とに大別されている。線形置換とは、ユーザーデータ領域に欠陥が発生すれば、その欠陥領域を、スペア領域の欠陥が発生していない領域に置換することをいう。飛ばしとは、欠陥が発生した領域は使用せず、“飛ばした”後に欠陥が発生していない領域を順次に使用することをいう。

【0003】

線形置換方式及び飛ばし方式は、いずれもDVD-RAM/RWなど、反復記録が可能であり、ランダムアクセス方式による記録が可能なディスクのみについて適用できる。すなわち、従来の線形置換方式及び飛ばし方式は、いずれも一回のみ記録可能な（ライトワーン）ディスクに適用し難い。なぜならば、欠陥の発生如何は、実際にデータを記録することによって、確認されるためである。しかし、一回のみ記録可能なディスクの場合、一回データを記録すれば、再び消して記録できないので、従来の方式による欠陥管理が不可能である。

【0004】

一方、CD-R、DVD-Rなどに続き、数十GBの記録容量を有する高密度の一回のみ記録可能なディスクが提案されている。それらのディスクは、比較的に低コストであり、データの読み取り時にランダムアクセスが可能であるので、読み取り速度が比較的に速く、バックアップ用として使用できる。しかし、一回のみ記録可能なディスクについての欠陥管理は行われないので、バックアップ途中に欠陥領域が発生すれば、バックアップが続かずに入断するという問題點がある。バックアップは、特に、システムが頻繁に使用されていない時間、すなわち、主に管理者がいない夜に行われる所以、欠陥領域が発生してバックアップが中断すれば、それ以上のバックアップが行われず放置される可能性が高い。

【発明の開示】

30

【発明が解決しようとする課題】

【0005】

本発明の目的は、一回のみ記録可能なディスクに適用可能な欠陥管理方法、その装置及びその一回のみ記録可能なディスクを提供するところにある。

【0006】

本発明の他の目的は、記録中に欠陥が発生しても、該当欠陥を処理することによって、記録を円滑に行わせる欠陥管理方法、その装置及びそのディスクを提供するところにある。

【課題を解決するための手段】

【0007】

40

50

前記の技術的課題は、本発明によつて、ユーザーデータが記録されるユーザーデータ領域と、前記ユーザーデータ領域に発生した欠陥領域を代替する代替領域を含むスペア領域と、前記ユーザーデータ領域に最後に記録された最後のデータのアドレス及び前記スペア領域に最後に記録された最後の代替データのアドレスが記録されるアドレス領域とを含み、前記アドレス領域は、前記記録及び/または再生装置によりアクセスされる領域であることを特徴とするディスクにより達成される。

## 【0008】

前記ディスクは、レコーディングオペレーションごとに、欠陥管理のためのTDFLとTDDSとが記録される臨時欠陥管理領域 (Temporal Defect Management Area: TDMA) を含み、前記TDMAは、前記ユーザーデータ領域の最後の記録アドレス、及び前記スペア領域の最後の代替アドレスが記録される領域であることが望ましい。<sup>10</sup>

## 【0009】

一方、本発明の他の分野によれば、前記の技術的課題は、ディスクの欠陥を管理する方法において、(a) ユーザーデータ領域にユーザーデータを記録する段階と、(b) ユーザーデータが記録されたユーザーデータ領域に発生した欠陥を代替するために、スペア領域に前記欠陥が発生した部分に記録されたユーザーデータを再び記録する段階と、(c) 前記ユーザーデータ領域の最後の記録アドレス、及び前記スペア領域の最後の代替アドレスを、欠陥管理のために設けられたTDMAに記録する段階とを含むことを特徴とする欠陥管理方法によっても達成される。<sup>20</sup>

## 【0010】

一方、本発明の他の分野によれば、前記の技術的課題は、記録及び/または再生装置において、ディスクにデータを記録するか、または読み取る記録/読み取り部と、前記ディスクのユーザーデータ領域にユーザーデータを記録し、ユーザーデータが記録されたユーザーデータ領域に発生した欠陥を代替するために、スペア領域に前記欠陥が発生した部分に記録されたユーザーデータを再び記録し、前記ユーザーデータ領域の最後の記録アドレス及び前記スペア領域の最後の代替アドレスを、欠陥管理のために設けられたTDMAに記録するように、前記記録/読み取り部を制御する制御部とを含むことを特徴とする装置によっても達成される。

## 【発明を実施するための最良の形態】

30

## 【0011】

以下、添付された図面を参照して、本発明による実施例を詳細に説明する。

## 【0012】

図1は、本発明の一実施例による記録及び/または再生装置のブロック図である。図1を参照するに、記録及び/または再生装置は、記録/読み取り部1、制御部2及びメモリ部3を含む。記録/読み取り部1は、本実施例による情報保存媒体であるディスク100にデータを記録し、記録されたデータを検証するために、データを読み取る。制御部2は、本発明による欠陥管理を行う。本実施例において、制御部2は、所定単位でデータを記録した後、記録されたデータを検証することによって、欠陥が発生した部分を探す「記録後検証方式」による。制御部2は、一つのレコーディングオペレーション単位で、ユーザーデータを記録した後に検証して、欠陥領域がどこに発生したかを検査する。制御部2は、検査結果、明らかになった欠陥領域がどこを知らせる欠陥情報を作成した後、生成された欠陥情報をメモリ部3に保存しておいて、所定量を集めてTDFLとしてディスク100に記録する。<sup>40</sup>

## 【0013】

レコーディングオペレーションとは、ユーザーの意思、行おうとする記録作業により決定される作業単位であつて、本実施例では、ディスク100が記録及び/または再生装置にローディングされて、所定データの記録作業が行われた後、ディスク100が取り出されるまでを示す。一つのレコーディングオペレーションの間に、記録後検証作業は、少なくとも一回、通常、複数回が行われる。記録後検証作業を行つた結果、得られた欠陥情報

50

は、メモリ部3にTDFLとして一時保存される。

【0014】

ユーザーがユーザーデータの記録作業を完了した後、ディスク100を取り出すために、記録装置に設けられたエJECTボタン(図示せず)を押せば、制御部2は、一つのレコーディングオペレーションが終了することを予測する。レコーディングオペレーションが終了することが予測されれば、制御部2は、メモリ部3に保存されたTDFLを読み込んで記録/読み取り部1に提供し、それらの情報をディスク100に記録することを命令する。

【0015】

ディスク100へのデータ記録が完了する場合、すなわち、ディスク100にそれ以上10のデータを記録しない場合(ファイナライジングする場合)、制御部2は、ディスク100に記録したTDFLとTDDSとを、ディスク100に設けられたDMAに記録する。

【0016】

再生に、データ記録及び/または再生装置は、記録されたユーザーデータにアクセスするために、DMA及び/またはT DMAに記録された欠陥情報及び欠陥管理情報を利用する。一方、図1に示されたような記録及び/または再生装置を例として挙げて説明したが、前記記録及び/または再生装置は、記録装置、再生装置または記録及び再生装置である。

【0017】

図2A及び図2Bは、本発明の一実施例によるディスク100の構造を示す。図2Aを参照するに、ディスク100が一つの記録層L0を有する単一記録層ディスクである場合、リードイン領域、データ領域及びリードアウト領域で構成された構造を有する。リードイン領域は、ディスク100の内周側に位置し、リードアウト領域は、ディスク100の外周側に位置する。データ領域は、リードイン領域とリードアウト領域との間に位置する。データ領域は、ユーザーデータ領域とスペア領域とに分けられている。

【0018】

ユーザーデータ領域は、ユーザーデータが記録される領域である。スペア領域は、ユーザーデータ領域において、欠陥による記録空間の損失を補充するための領域であって、ディスク上に欠陥を許容しつつ記録できる最大限のデータ容量を確保できるように設定されることは望ましいので、最初に設定する時には、全体データ容量の約5%に設定する。

【0019】

図2Bを参照するに、ディスク100が2つの記録層L0、L1を有する二重記録層ディスクである場合、記録層L0には、リードイン領域、データ領域、外側領域が、ディスク100の内周側から外周側に順次に配置され、記録層L1には、外側領域、データ領域及びリードアウト領域が、ディスク100の外周側から内周側に順次に配置される。図2Aの単一記録層のディスクとは異なり、リードアウト領域もディスク100の内周側に配置されている。すなわち、データを記録する記録経路は、記録層L0のリードイン領域から記録層L0の外側領域に、次いで、記録層L1の外側領域から記録層L1のリードアウト領域につながるOTP(オボジットトラックバス)である。スペア領域は、記録層L0、L1にそれぞれ割り当てられる。

【0020】

本実施例において、スペア領域は、ユーザーデータ領域とリードアウト領域または外側領域との間のみに存在するが、必要に応じてユーザー領域を分割して得られた別途の空間を活用することによって、リードイン領域とリードアウト領域との間に一つ以上配置される。

【0021】

図3Aは、図2A及び図2Bに示されたディスク100のデータ構造の一例である。図3Aを参照するに、ディスク100が単一記録層ディスクである場合、リードイン領域及びリードアウト領域のうち、少なくとも一つにはDMAが設けられ、リードイン領域及びリードアウト領域のうち、少なくとも一つにはT DMAが設けられており、二重記録層デ50

ィスクである場合、リードイン領域、リードアウト領域、外側領域のうち、少なくとも一つにはDMAが設けられ、リードイン領域及びリードアウト領域のうち、少なくとも一つにはTDMAが設けられている。望ましくは、図2Bのように、二重記録層を有するディスクの場合、DMAとTDMAとは、ディスク100の内周側に位置したリードイン領域とリードアウト領域とにそれぞれ存在する。

#### 【0022】

DMAには、一般的に、欠陥を管理するためのディスクの構造、欠陥情報の位置、欠陥管理の如何、スペア領域の位置、大きさなどのように、ディスクの全般に影響を与える情報が記録される。情報の記録方式は、本実施例のディスク100が一回のみ記録可能なディスクであるので、該当情報が変更されれば、既存に記録された情報に統いて変更された情報を新たに記録する方式が適用される。<sup>10</sup>

#### 【0023】

通常、記録または再生装置は、ディスクが装置にローディングされれば、リードイン領域とリードアウト領域とにある情報を読み込んで、ディスクをどのように管理し、どのように記録するか、または再生せねばならないかを把握する。リードイン領域及び/またはリードアウト領域に記録された情報が大きくなるほど、ディスクをローディングした後、記録または再生を準備するためにかかる時間が長くなるという問題が発生する。したがって、本発明では、TDDS及びTDFLの概念を導入し、それらをリードイン領域及び/またはリードアウト領域のDMAと別途に設けられたTDMAに記録しておく。すなわち、有意味な欠陥管理情報及び欠陥情報のみを最終的にDMAに記録することによって、記録または再生装置が記録または再生を準備するために読み込みねばならない情報の量を減らすことができる。<sup>20</sup>

#### 【0024】

本実施例において、欠陥管理は、線形置換方式によるので、TDFLは、欠陥が発生した領域がどこかを知らせる情報と、新たに代替された領域がどこかを知らせる情報とで構成される。さらに望ましくは、欠陥が発生した領域が単一欠陥ブロックであるか、物理的に連続的な欠陥が発生した連続欠陥ブロックであるかを知らせる情報をさらに含む。TDDSは、TDFLを管理するための情報であって、TDFLが記録された位置を知らせる情報を含む。さらに望ましくは、ユーザーデータ領域で最後にユーザーデータが記録された位置を知らせる情報と、スペア領域の最後に代替された領域の位置を知らせる情報をともに含む。TDFL及びTDDSの詳細なデータ構造は、後述する。<sup>30</sup>

#### 【0025】

本実施例において、TDFL及びTDDSは、レコーディングオペレーションが終了する度に記録される。TDMAには、レコーディングオペレーション#0が行われる間に、記録されたデータに発生した欠陥に関する情報、及び代替領域に関する情報がTDFL#0として記録され、レコーディングオペレーション#1が行われる間に、記録されたデータに発生した欠陥に関する情報、及び代替領域に関する情報がTDFL#1として記録される。また、TDMAには、TDFL#0、#1、…を管理するための管理情報が、TDDS#0、#1、…として記録される。データ領域に、それ以上のデータを記録できないか、またはユーザーの意志によってデータ領域に、それ以上のデータを記録しない場合、すなわちファイナライジングする場合、TDFL領域に記録された欠陥情報と、TDDS領域に記録された欠陥管理情報とは、初めてDMAに記録される。<sup>40</sup>

#### 【0026】

TDFLとTDFLとを再びDMAに記録する理由は、次の通りである。ディスクにそれ以上のデータを記録する必要がない場合（ファイナライジングする場合）、複数回更新されて記録されたTDDS及びTDFLのうち、最終的に有意味な情報をDMAに移すことによって、記録または再生装置が、今後ディスクから欠陥管理情報を読み込む場合、DMAから最終的に有意味な情報のみを読み込むようにして、より速く初期化が可能であるという長所があるためであり、欠陥管理情報を複数個の場所に記録することによって、情報の信頼性を高めることができるという長所があるためである。<sup>50</sup>

## 【0027】

本実施例において、任意のTDFL#iには、以前のTDFL#0、#1、#2、…、#i-1に記録された欠陥情報が累積されて記録される。したがって、ファイナライジングする時、最後のTDFL#iに記録された欠陥情報のみを読み込んで、再びDMAに記録すればよい。

## 【0028】

TDDS#iが記録される領域は、数十GBの高密度の記録が可能なディスクの場合、約1クラスター、TDFL#iが記録される領域は、4～8クラスター程度が割り当てられることが望ましい。TDFL#iとして記録される情報の大きさは、約数KBに過ぎないが、ディスクの最小限の物理的な記録単位がクラスターである場合、更新のために新たに情報を記録するためには、クラスター単位で記録することが望ましいためである。一方、ディスクに許容される欠陥の総量は、既定的にディスク記録容量の約5%が望ましい。この場合、一つの欠陥についての情報を記録するためには、約8バイトの情報が必要であることに鑑み、クラスターの大きさが64KBであることに鑑みれば、TDFL#iのために、約4～8クラスターが必要である。

## 【0029】

一方、TDFL#i及びTDDS#iについても、記録後検証がそれぞれ行われる。欠陥が発生した場合、欠陥が発生した部分に記録された情報を、線形置換方式によってスペア領域に再び記録するか、または飛ばし置換方式によってTDMAの隣接した領域に再び記録できる。

10

20

## 【0030】

図3Bは、図3AのTDMAとDMAとの一具現例を示す。

## 【0031】

TDMAとDMAとは、図2Aのような単一記録層ディスクの場合、リードイン領域とリードアウト領域のうち、少なくとも一つに設けられ、図2Bのような二重記録層ディスクの場合、リードイン領域、リードアウト領域、外側領域のうち、少なくとも一つに設けられ、望ましくは、リードイン領域、リードアウト領域にそれぞれ設けられる。

## 【0032】

図3Bを参照するに、欠陥管理情報及び欠陥情報の強韌性をさらに高めるために、DMAは、DMA1、DMA2の2つが存在する。TDMAは、臨時欠陥管理領域を表示する。Test領域は、データの記録条件を測定するために設けられた領域であり、Drive and Disc information領域は、記録及び/または再生に使われるドライブに関する情報、及び単一記録層ディスクであるか、二重記録層ディスクであるか等のディスクに関する情報が記録される領域であり、Buffer1、2、3は、各領域の間の境界を表示するバッファ役割のために設けられた領域である。

30

## 【0033】

図4Aないし図4Dは、本発明の実施例によるTDMAのデータ構造図である。図4Aを参照するに、TDMAは、TDFL領域とTDDS領域とに論理的に分割されている。TDFL領域には、TDFL#0、TDFL#1、TDFL#2、…がTDFL領域の前部分から順次に記録される。TDFL#0、TDFL#1、TDFL#2、…は、情報の強韌性を高めるために、複数回反復して記録される。TDFL#0には、TDFL#0がP回反復して記録されることが図示されている。TDDS領域には、TDDS#0、TDDS#1、TDDS#2、…がTDDS領域の前部分から順次に記録される。TDDS#0、TDDS#1、TDDS#2は、TDFL#0、TDFL#1、TDFL#2にそれぞれ対応する。

40

## 【0034】

図4Bを参照するに、TDMAは、図4Aと同様に、TDFL領域とTDDS領域とに論理的に分割されているが、各領域に情報が記録される順序が図4Aと異なる。すなわち、TDFL領域には、TDFL#0、TDFL#1、TDFL#2、…がTDFL領域の後部分から順次に記録される。同様に、TDFL#0、TDFL#1、TDFL#2、…

50

は、情報の強靭性を高めるために、複数回反復して記録される。TDFL#0には、TDFL#0がP回反復して記録されることが図示されている。TDDS領域には、TDDS#0、TDDS#1、TDDS#2、…がTDDS領域の後部分から順次に記録される。TDDS#0、TDDS#1、TDDS#2は、TDFL#0、TDFL#1、TDFL#2にそれぞれ対応する。

#### 【0035】

図4Cを参照するに、TDMAには、互いに対応するTDFLとTDDSとが対をなして記録される。すなわち、TDMAには、臨時管理情報TDMA#0、TDMA#1、…がTDMAの前部分から順次に記録される。臨時管理情報TDMA#0、TDMA#1には、それぞれ互いに対応するTDDS#0とTDFL#0、互いに対応するTDDS#1とTDFL#1がそれぞれ記録されている。一方、TDFL#0、TDFL#1、TDFL#2、…は、情報の強靭性を高めるために、複数回反復して記録される。TDFL#0には、TDFL#0がP回反復して記録されることが図示されている。<sup>10</sup>

#### 【0036】

図4Dを参照するに、TDMAには、図4Cの場合と同様に、互いに対応するTDFLとTDDSとが対をなして記録されるが、情報が記録される順序は相異なる。すなわち、TDMAには、臨時管理情報TDMA#0、TDMA#1、…がTDMAの後部分から順次に記録される。臨時管理情報TDMA#0、TDMA#1には、それぞれ互いに対応するTDDS#0、TDFL#0、互いに対応するTDDS#1、TDFL#1がそれぞれ記録されている。一方、TDFL#0、TDFL#1、TDFL#2、…は、情報の強靭性を高めるために、複数回反復して記録される。TDFL#0には、TDFL#0がP回反復して記録されることが図示されている。<sup>20</sup>

#### 【0037】

図5A及び図5Bは、TDDS#iのデータ構造図である。図5Aを参照するに、単一記録層ディスクの場合、TDDS#iのデータ構造であって、任意のTDDS#iは、TDDS#iの識別子、対応するTDFL#iの記録位置を知らせる情報が保存されている。図4Aないし図4Dを参照して説明したように、本発明でTDFL#iは、複数回反復して記録されるので、TDFL#iの記録位置を知らせる情報は、複数回記録された各TDFL#iの記録位置を知らせるポインターで構成される。図5Aには、TDFL#iがP回記録されることによって、それらをそれぞれ示すP個のポインターが記録される。<sup>30</sup>

#### 【0038】

また、単一記録層ディスクのTDDS#iには、記録層L0のユーザーデータ領域で最後にユーザーデータが記録された位置のアドレスと、記録層L0のスペア領域で最後に代替された領域のアドレスとが記録される。これにより、ディスク使用の便宜が図られる。詳細な説明は、後述する。

#### 【0039】

図5Bを参照するに、二重記録層ディスクの場合、TDDS#iのデータ構造であって、任意のTDDS#iは、TDDS#iの識別子、対応するTDFL#iの記録位置を知らせる情報が保存されている。図4Aないし図4Dを参照して説明したように、本発明でTDFL#iは、複数回反復して記録されるので、TDFL#iの記録位置を知らせる情報は、複数回記録された各TDFL#iの記録位置を知らせるポインターで構成される。図5A及び図5Bには、TDFL#iがP回記録されることによって、それらをそれぞれ示すP個のポインターが記録される。<sup>40</sup>

#### 【0040】

また、二重記録層ディスクのTDDS#iには、記録層L0のユーザーデータ領域で最後にユーザーデータが記録された位置のアドレス、記録層L0のスペア領域で最後に代替された領域のアドレス、記録層L1のユーザーデータ領域で最後にユーザーデータが記録された位置のアドレス、記録層L1のスペア領域で最後に代替された領域のアドレスが記録される。これにより、ディスク使用の便宜が図られる。同様に、詳細な説明は後述する。

## 【0041】

図6は、TDFL#iのデータ構造図である。図6を参照するに、任意のTDFL#iには、TDFL#iの識別子と欠陥#1、欠陥#2、…、欠陥#Kに関する情報とが保存されている。欠陥#1、欠陥#2、…、欠陥#Kに関する情報は、欠陥が発生した部分がどこか、及び代替された部分はどこかを知らせるか、またはその部分が単一欠陥ブロックであるか、連続欠陥ブロックであるかまで知らせる状態情報であって、詳細なデータ構造は後述する。

## 【0042】

図7は、本発明の一実施例によって、ユーザーデータ領域Aとスペア領域Bとに、データが記録される過程をさらに詳細に説明するための参考図である。

10

## 【0043】

ここで、データを処理する単位は、セクター及びクラスターに分けられる。セクターは、コンピュータのファイルシステムや応用プログラムでデータを管理できる最小限の単位を意味し、クラスターは、一回に物理的にディスク上に記録される最小限の単位を意味する。一般的に、一つあるいはそれ以上のセクターが一つのクラスターを構成する。

## 【0044】

セクターは、再び物理セクターと論理セクターとに分けられる。物理セクターは、ディスク上に一つのセクターの分量のデータが記録されるための空間を意味する。物理セクターを探すためのアドレスを、物理セクターパン号 (PSN) という。論理セクターは、ファイルシステムや応用プログラムでデータを管理するためのセクター単位をいい、同様に、論理セクターパン号 (LSN) が与えられている。ディスクにデータを記録し、再生する装置は、記録せねばならないデータのディスク上の位置を、PSNを使用して探し、データを記録するためのコンピュータまたは応用プログラムでは、データの全体を論理セクター単位で管理し、データの位置をLSNで管理する。LSNとPSNとの関係は、記録または再生装置の制御部が、欠陥の如何や記録開始位置などを使用して変換する。

20

## 【0045】

図7を参照するに、Aは、ユーザーデータ領域を意味し、Bは、スペア領域を意味する。ユーザーデータ領域及びスペア領域には、PSNが順次に割り当てられた複数個の物理セクター (図示せず) が存在する。LSNは、少なくとも一つの物理セクター単位で付与される。ただし、LSNは、欠陥が発生したユーザーデータ領域に発生した欠陥領域を除いて、スペア領域の代替領域を含んで付与されるので、物理セクターと論理セクターとの大きさが同一であると仮定しても、欠陥領域が発生すれば、PSNとLSNとが一致しなくなる。

30

## 【0046】

ユーザーデータ領域にユーザーデータを記録する方式は、連続記録モードまたはランダム記録モードによる。連続記録モードは、ユーザーデータを順次に連続して記録するものであり、ランダム記録モードは、必ずしも連続的に記録せずに、ランダムに記録するものをいう。1001ないし1007は、それぞれ記録後検証証記が行われる単位を示す。記録及び/または再生装置は、ユーザーデータを区間1001ほど記録した後、区間1001の最初に戻って、データが正しく記録されたか、または欠陥が発生したかを確認する。これにより、欠陥領域である欠陥#1が指定される。また、記録及び/または再生装置は、欠陥#1に記録されたデータをスペア領域に再び記録する。欠陥#1に記録されたデータが再記録された部分は、代替#1と呼ばれる。次いで、記録及び/または再生装置は、区間1002ほどユーザーデータを記録した後、再び区間1002の最初に戻って、データが正しく記録されたか、または欠陥が発生したかを確認する。欠陥が発生した部分が発見されれば、その部分は、欠陥#2として指定される。同様な方式で、欠陥#2に対応する代替#2が生成される。また、区間1003で、欠陥領域である欠陥#3と代替#3が生成される。区間1004では、欠陥が発生した部分が発見されないので、欠陥領域が存在しない。

40

## 【0047】

50

区間 1004まで記録して検証した後、レコーディングオペレーション#0の終了が予測されれば（ユーザーがエJECTボタンを押すか、またはレコーディングオペレーションに割り当てられたユーザーデータの記録が完了すれば）、記録及び／または再生装置は、臨時欠陥情報#0、すなわち#0として区間1001ないし1004まで発生した欠陥領域である欠陥#1、#2、#3に関する情報を、TDMAに記録する。また、TDFL#0を管理するための管理情報を、TDDS#0としてTDMAに記録する。

#### 【0048】

レコーディングオペレーション#1が始まれば、区間1005ないし1007まで同様な方式でデータが記録され、欠陥#4、#5及び代替#4、#5が生成される。欠陥#1、#2、#3、#4は、單一ブロックに欠陥が発生した單一欠陥ブロックであり、欠陥#5は、連続的なブロックに欠陥が発生した連続欠陥ブロックである。代替#5は、欠陥#5に対応して、代替された連続代替ブロックである。ブロックは、物理的または論理的な記録単位であって、多様に決定される。レコーディングオペレーション#1の終了が予測されれば、記録及び／または再生装置は、臨時欠陥情報#1、すなわちTDFL#1として、欠陥#4及び#5に関する情報を記録する一方、TDFL#0に記録された情報を累積的にさらに記録する。同様に、TDFL#1を管理するための欠陥管理情報を、TDDS#1としてTDMAに記録する。

#### 【0049】

図8は、本発明によって、データ領域をさらに効果的に使用できることを示すための参考図である。図8を参照するに、ユーザーデータ領域で最後に記録されたユーザーデータのアドレス、及びスペア領域で最後に代替されたデータのアドレスを知っていれば、使用可能な領域を分かり易い。特に、ユーザーデータ領域でユーザーデータは、内周／外周から外周／内周に記録される一方、スペア領域で欠陥を代替するためのデータは、外周／内周から内周／外周に記録される時、すなわち、ユーザーデータが記録される方向と欠陥代替のためのデータが記録される方向とが、互いに逆になる時、その効果は極大化される。

#### 【0050】

記録層L0では、内周から外周に物理的アドレスが増加し、記録層L1では、外周から内周に物理的アドレスが増加する場合、最後の記録アドレスは、記録層L0、L1のユーザーデータ領域のユーザーデータが有している最も大きい物理的アドレスとなる。一方、記録層L0のスペア領域では、外周から内周に、記録層L1のスペア領域では、内周から外周に、すなわち物理的アドレスが減少する方向に代替するすれば、最後の代替アドレスは、代替された領域が有している最も小さい物理的アドレスとなる。

#### 【0051】

このような理由で、前述したように、TDDS#iに最後の記録アドレスと最後の代替アドレスとを記録しておけば、TDFL#iの欠陥情報をいざれも読み込んだ後、その位置を一つづ計算せずに、今後新たにデータを記録する位置及び代替する位置が分かるという長所を有する。また、ユーザーデータ領域とスペア領域の使用可能で残っている領域とが、物理的に連続的に配置されて使用効率を高めることができる。

#### 【0052】

図9A、図9B及び図10は、図7によって記録されたTDFL#0及びTDFL#1のデータ構造を示す。図10は、図7を参照して説明した欠陥#iに関する情報のデータ構造を示す。

#### 【0053】

図9A及び図9Bを参照するに、TDFL#0には、欠陥#1に関する情報、欠陥#2に関する情報、欠陥#3に関する情報が記録されている。欠陥#1に関する情報とは、欠陥#1が発生した部分がどこに位置するかを知らせる情報、及び代替#1が記録された部分がどこに位置するかを知らせる情報をいう。また、欠陥#1が連続欠陥ブロックであるか、単一欠陥ブロックであるかを知らせる情報をさらに含みうる。同様に、欠陥#2に関する情報は、欠陥#2が連続欠陥ブロックであるか、単一欠陥ブロックであるかを知らせる情報、欠陥#2が発生した部分がどこに位置するかを知らせる情報と、代替#2が記録

10

20

30

40

50

された部分がどこに位置するかを知らせる情報と、欠陥#3に関する情報は、欠陥#3が連続欠陥ブロックであるか、單一欠陥ブロックであるかを知らせる情報、欠陥#3が発生した部分がどこに位置するかを知らせる情報と、代替#3が記録された部分がどこに位置するかを知らせる情報をいう。

【0054】

TDFL#1には、TDFL#0に記録された情報をいすれも含み、これに付加して欠陥#4に関する情報、欠陥#5に関する情報まで記録される。すなわち、TDFL#1には、これまで発生したあらゆる欠陥情報、すなわち欠陥#1に関する情報、欠陥#2に関する情報、欠陥#3に関する情報、欠陥#4に関する情報、欠陥#5に関する情報がいすれも記録される。

10

【0055】

図10を参照するに、本実施例において、欠陥#iに関する情報は、欠陥#iが連続欠陥ブロックであるか、單一欠陥ブロックであるかを示す状態情報、欠陥#iを示すポインターと代替#iを示すポインターとを含む。状態情報は、欠陥#iが連続欠陥ブロックであるか、單一欠陥ブロックであるかを示し、連続欠陥ブロックである場合、対応する欠陥#iポインターが連続欠陥ブロックの開始を示すか、終了を示すか、また、代替#iポインターが欠陥#iを代替する代替ブロックの開始を示すか、終了を示すかを知らせる。若し、状態情報が開始であることを示せば、つながる欠陥#iポインターは、連続欠陥ブロックが始まるPSNであり、代替#iポインターは、代替#iが始まるPSNを示す。状態情報が終了であることを示せば、つながる欠陥#iポインターは、連続欠陥ブロックが終わるPSNであり、代替#iポインターは、代替#iが終わるPSNを示す。状態情報を通じて連続欠陥ブロックを定義することによって、必ずしもブロック単位で欠陥に関する情報を記録しなくてもよいので、情報記録の効率性と記録空間の節約とを図ることができる。

20

【0056】

欠陥#iポインターは、欠陥#iが始まる位置及び／または終わる位置を知らせる。若し、欠陥#iポインターは、欠陥#iが始まるPSNを含みうる。代替#iポインターは、代替#iが始まる位置及び／または代替#iが終わる位置を知らせる。例えば、代替#iが始まるPSNを含みうる。

30

【0057】

前記のような構成に基づいて、本発明による欠陥管理方法を説明すれば、次の通りである。

【0058】

図11は、本発明の望ましい実施例による欠陥管理方法を説明するためのフローチャートである。図11を参照するに、記録及び／または再生装置は、ディスクの欠陥を管理するために、第1レコーディングオペレーションによって記録されたデータについての欠陥情報を、第1TDFLとしてTDMAに記録する(1101段階)。また、第1TDFLを管理するための管理情報を、TDMAに第1欠陥管理情報として記録する(1102段階)。

40

【0059】

ファイナライジングが行われるまで(1103段階)、レコーディングオペレーション、前記TDFL、前記TDDSに付加された序数を1ずつ増加させつつ、1101段階ないし1102段階を反復する(1104段階)。ファイナライジングが行われば(1103段階)、これまで記録されたTDDS及びTDFLのうち、最後に記録されたTDDS及びTDFLを、DMAに記録する(1105段階)。すなわち、最後のTDDS及び最後のTDFLは、それぞれ最終欠陥管理情報及び最終欠陥情報として、DMAに記録される。この際、最終欠陥情報及び最終欠陥管理情報は、反復して記録されうる。データ検出の信頼性を向上させるためである。また、最終欠陥情報及び最終欠陥管理情報についても、記録後検証過程を経て欠陥が発生した場合、欠陥が発生した部分からその以後に記録されたデータは、いすれも無視し(いすれも欠陥領域と指定し)、欠陥領域と指定された

50

以後から残りの最終欠陥情報及び最終欠陥管理情報を記録することも可能である。

#### 【0060】

図12は、本発明の他の実施例による欠陥管理方法を説明するためのフローチャートである。図12を参照するに、記録及び／または再生装置は、記録後検証が行われる単位でデータ領域にユーザーデータを記録する(1201段階)。次いで、前記1201段階で記録されたデータを検証して、欠陥が発生した部分を探す(1202段階)。制御部2は、欠陥が発生した部分を欠陥領域と指定し、欠陥領域に記録されたデータをスペア領域に再び記録して代替領域を生成させた後、欠陥領域が単一欠陥ブロックであるか、連続欠陥ブロックであるかを示す状態情報と、欠陥が発生した部分及び代替された部分を示すポイント情報と、を生成して(1203段階)、第1TDFLとしてメモリ部3に保存しておく(1204段階)。レコーディングオペレーションの終了が予測されるまで(1205段階)、前記1201段階ないし1204段階を反復する。

10

#### 【0061】

ユーザーの入力、またはレコーディングオペレーションによるユーザーデータの記録が完了して、レコーディングオペレーションの終了が予測されれば(1205段階)、記録及び／または再生装置の制御部2は、メモリ部3に保存された第1TDFLを読み込んで、TDMAに第1TDFL#0を複数回記録する(1206段階)。また、TDFL#0を管理するための管理情報として、第1TDDS#0をTDMAに記録する(1207段階)。ファイナライジングが行われるまで(1208段階)、前記1201段階ないし1207段階を反復する。ただし、前記1201段階ないし1207段階を反復する度に、TDFL及びTDDSに付加される序数は、1ずつ増加させる(1209段階)。ファイナライジングが行われば(1208段階)、これまで記録されたもののうち、最後に記録されたTDFL#i及びTDDS#iを、DMAに最終欠陥情報DFL及び最終欠陥管理情報DDSとして記録する(1210段階)。最終欠陥情報DFL及び最終欠陥管理情報DDSは、DMAに記録されることにおいて、複数回反復して記録されうる。データ検出の信頼性向上させるためである。同様に、最終欠陥情報及び最終欠陥管理情報についても、記録後検証過程を経て欠陥が発生した場合、欠陥が発生した部分からそれ以後に記録されたデータは、いずれも無視し(いずれも欠陥領域と指定し)、欠陥領域と指定された以後から残りの最終欠陥情報及び最終欠陥管理情報を記録することも可能である。

20

#### 【0062】

一方、前述した欠陥管理方法は、一般的または特別な用途のコンピュータにより実行されるコンピュータプログラムで作成されうる。したがって、制御部2は、前記のようなコンピュータでありえるということが理解されるであろう。

#### 【0063】

そのコンピュータプログラムを構成するコード及びコードセグメントは、当該分野のコンピュータプログラマによって容易に推論されうる。また、前記プログラムは、コンピュータが読み取り可能な情報保存媒体に保存され、コンピュータによって読み取られ、かつ実行されることによって、前記欠陥管理方法を具現する。前記情報保存媒体は、磁気記録媒体、光記録媒体及びキャリアウエーブ媒体を含む。

40

#### 【0064】

また、数十GBの記録容量を達成するために、図1に示されたような記録及び／または読み取り部1は、短波長、高開口数形式のデバイスを含む。例えば、記録及び／または読み取り部1は、405nmの波長及び開口数0.85を使用し、ブルーレイディスク及び／またはAOD(アドバンストオプティカルディスク)と互換性がある。

#### 【0065】

一方、一回のみ記録可能なディスクを利用して説明したが、本発明は、再記録型の媒体、または一回のみ記録可能な部分または再記録可能な部分を備えた媒体にも適用できる。

【産業上の利用可能性】

50

## 【0066】

前述した本発明によれば、記録可能なディスクに適用可能であり、特に一回のみ記録可能なディスクにさらに適した欠陥管理方法が提供される。TDFL領域をリードイン領域または／及びリードアウト領域に配置して、欠陥情報を累積的に記録でき、ファイナライジング時、最後のTDFL領域に記録されたTDFLのみを読み込んで、DMAに記録する方式により、DMAを効率的に使用できる。これにより、一回のみ記録可能なディスクの場合にも、ユーザーデータを記録しつつ欠陥管理を行うことによって、作業中断なしに、さらに安定的なバックアップ作業を行える。

## 【図面の簡単な説明】

## 【0067】

【図1】本発明の一実施例による記録及び／または再生装置のブロック図である。

【図2A】本発明の一実施例によるディスクの構造図である。

【図2B】本発明の一実施例によるディスクの構造図である。

【図3A】図2A及び図2Bに示されたディスクのデータ構造の一例である。

【図3B】図3AのT DMAと欠陥管理領域 (Defect Management Area : DMA) の一具現例である。

【図4A】本発明の実施例によるT DMAのデータ構造図である。

【図4B】本発明の実施例によるT DMAのデータ構造図である。

【図4C】本発明の実施例によるT DMAのデータ構造図である。

【図4D】本発明の実施例によるT DMAのデータ構造図である。

【図5A】本発明の実施例によるTDFL # iのデータ構造図である。

【図5B】本発明のさらに他の実施例によるTDFL # iのデータ構造図である。

【図6】T DDS # iのデータ構造図である。

【図7】本発明の一実施例によって、ユーザーデータ領域Aとスペア領域Bとにデータが記録される過程をさらに詳細に説明するための参考図である。

【図8】本発明によって、データ領域をさらに効果的に使用できるということを示す参考図である。

【図9A】図7によって記録されるTDFL # 0及びTDFL # 1のデータ構造図である

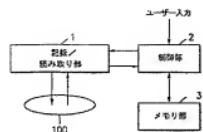
。【図9B】図7によって記録されるTDFL # 0及びTDFL # 1のデータ構造図である 30

。【図10】欠陥 # iのデータ構造図である。

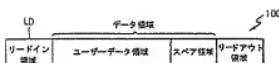
【図11】本発明の一実施例による欠陥管理方法を説明するためのフローチャートである

。【図12】本発明の他の実施例による欠陥管理方法を説明するためのフローチャートである。

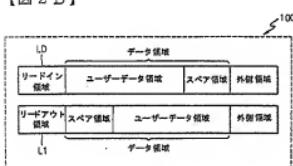
【図 1】



【図 2 A】



【図 2 B】



【図 3 A】

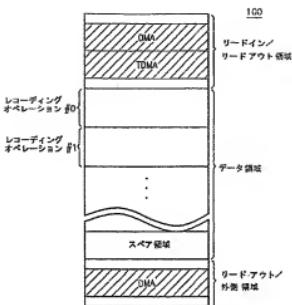
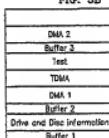
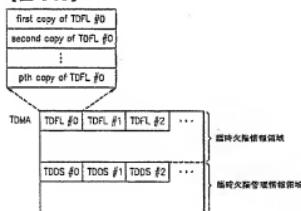


FIG. 3B



【図 4 A】



【図 4 B】

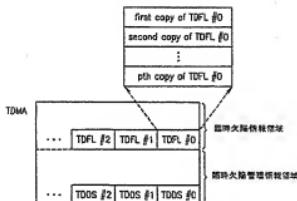


FIG. 4B

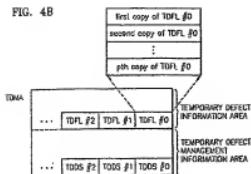


FIG. 4C

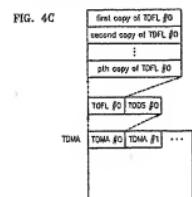
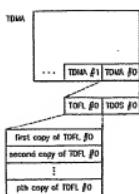
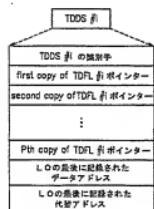


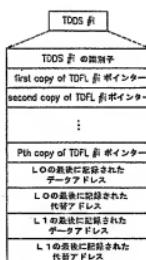
FIG. 4D



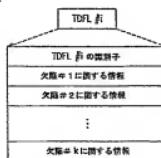
【図 5 A】



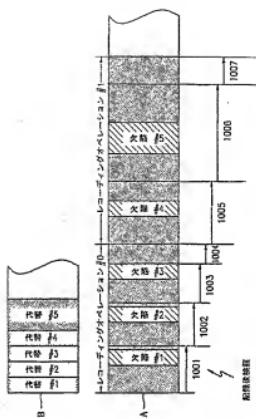
【図 5 B】



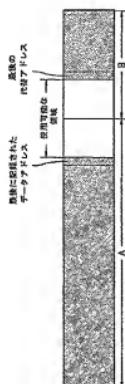
【図 6】



【図 7】



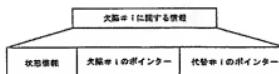
【図 8】



【図 9 A】



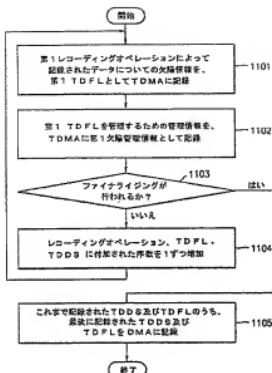
【図 10】



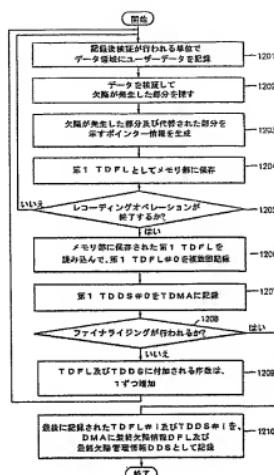
【図 9 B】



【図 1 1】



【図 1 2】



## 【国際調査報告】

INTERNATIONAL SEARCH REPORT		International application No. PCT/KR2005/001931
<b>A. CLASSIFICATION OF SUBJECT MATTER</b>		
IPC7 G11B 7/07 According to International Patent Classification (IPC) or to both national classification and IPC		
<b>B. FIELDS SEARCHED</b>		
Minimum documentation searched (classification system followed by classification symbols) IPC7 G11B 7/07		
Documentation searched other than minimum documentation to the extent that such documents are included in the fields searched		
Electronic data base consulted during the international search (name of data base and, where practicable, search terms used) WPI, PAJ "Disk, Defect management, DMA, CD, Temporary Defect Management Area"		
<b>C. DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT</b>		
Category*	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
A	US 4 949 526 (YUJI TAKAGI ET AL) 14 August 1990 (1990.08.14) *the whole document*	1, 2, 13, 24, 36, 45
A	US 5 111 444 (YOSHIMURA FUKUSHIMA ET AL) 5 May 1992 (1992.05.05) *the whole document*	1, 2, 13, 24, 36, 45
A	US 6 385 148 B2 (MOTOSHI ITO ET AL) 7 May 2002 (2002.05.07) *the whole document*	1, 2, 13, 24, 36, 45
A	US 5 859 823 (MIKIO YAMAMURO ET AL) 12 January 1999 (1999.01.12) *the whole document*	1, 2, 13, 24, 36, 45
<input type="checkbox"/> Further documents are listed in the continuation of Box C. <input checked="" type="checkbox"/> See parent family names.		
* Special categories of cited documents: "A" document defining the present state of the art which is not considered to be of particular relevance "B" earlier document or patent but published on or after the international filing date "C" document which may throw doubts on priority claim(s) or which is cited to establish the publication date of citation or other relevant date "D" document referring to an oral disclosure, use, exhibition or other means "P" document published prior to the international filing date but later than the priority date claimed		
Date of the initial completion of the international search 07 JANUARY 2004 (07.01.2004)		Date of mailing of the international search report 08 JANUARY 2004 (08.01.2004)
Name and mailing address of the ISA/KR Korean Intellectual Property Office 300-13, 3rd Floor, 133-1, Seo-gu, Daejeon 302-701, Republic of Korea Postmail No. 82-42-472-7140		Authorized officer OH, EUNG GIE Telephone No. 82-42-481-5929



INTERNATIONAL SEARCH REPORT Information on patent family members:			International application No. PCT/BR2003/001691
Patent document cited in search report	Publication date	Patent family member(s)	Publication date
US 4949326 A	14.08.1990	EP 271335 B1 DE 377361 C0 JP 63295778 A2 KR 9108494 B1 KR 9108505 B1	16.10.1991 21.11.1991 06.12.1998 18.10.1991 18.10.1991
US 5111444 A	05.05.1994	JP 2023417 A2 EP 359920 B1 DE 68113605 C0	25.01.1990 09.03.1994 13.07.1999
US 6385148 B2	07.05.2002	JP 3040779 B2 JP 3075478 B2 JP 3075477 B2 EP 1043723 A1 EP 1041580 A2 EP 1041589 A2 WO 200054274 A1 DE 69904136 C0 CN 1338103 T TW 469479 B	05.05.2000 14.05.2000 24.11.2000 11.10.2000 04.10.2000 14.08.2000 08.01.2000 27.02.2000 01.12.2001
US 5856823 A	12.01.1998	KR 282473 B1 JP 311321 B2 EP 790714 B1 DE 69703597.00 CN 1094629 B	01.08.2000 27.11.2000 29.11.2000 04.01.2001 20.11.2002

フロントページの続き

(81)指定国 AP(GH,GM,KE,LS,MW,MZ,SD,SL,SZ,TZ,UG,ZM,ZW),EA(AM,AZ,BY,KG,KZ,MD,RU,TJ,TM),EP(AT, BE,BG,CH,CY,CZ,DE,DK,EE,ES,FI,FR,GB,GR,HU,IE,IT,LU,MC,NL,PT,RO,SE,SI,SK,TR),OA(BF,BJ,CF,CG,CI,CM,GA, GN,GQ,GW,ML,MR,NE,SN,TD,TG),AE,AG,AL,AM,AT,AU,AZ,BA,BB,BG,BR,BY,BZ,CA,CH,CN,CO,CR,CU,CZ,DE,DK,DM,DZ, EC,EE,EG,ES,FI,GB,GD,GE,GH,GM,HR,HU,ID,IL,IN,IS,JP,KE,KG,KP,KZ,LC,LK,LR,LS,LT,LU,LV,MA,MD,NG,MK,MN,M W,MX,MZ,NL,NO,NZ,OM,PG,PL,PT,RO,RU,SC,SD,SE,SG,SK,SL,SY,TJ,TM,TN,TR,TT,TZ,UA,UG,UZ,VC,VN,YU,ZA,ZM ,ZW

(72)発明者 コ, ジョン-ウアン

大韓民国 4 4 2 - 4 7 0 ギョンキード スウォンーシ バルダルーク ヨントンードン 9 5  
6 - 2 チョンミョンマウル 3 - ダンジ デー - アパート 3 1 5 - 4 0 1

(72)発明者 リー, キヨン - グン

大韓民国 4 6 3 - 0 5 0 ギョンキード ソンナム - シ ブンダン - グ ソヒョン - ドン 8 7  
シボム・ハンシン・アパート 1 2 2 - 1 0 0 2

F ターム(参考) 5D044 BC001 CC004 DE64

5D090 AA001 BB03 FF27 GG30